

8. cvičení

Diskrétní matematika, 25. 11. 2020

<https://kam.mff.cuni.cz/~chmel/2021/DM/>

Úloha 1 (Ještě jednou počítáme dvěma způsoby)

Sportovně střelecký klub má 100 členů a v poslední sezóně se jeho členové účastnili 10 závodů. Každého závodu se zúčastnilo nejvýše 30 členů klubu. Ukažte, že existují dva členové klubu, kteří se v poslední sezóně neúčastnili stejného závodu.

Úloha 2 (Přátelství)

Uvědomte si, že na Facebooku je sudý počet lidí s lichým počtem přátel. (Může se vám hodit princip sudosti z přednášky.)

Definice 1 (Souvislost)

Graf G je souvislý, jestliže pro každé dva vrcholy $u, v \in V(G)$ existuje cesta v G s krajními vrcholy u a v .

Definice 2 (Tahy)

Posloupnost $(v_0, e_1, v_1, e_2, \dots, v_n)$ je *tah* v grafu G , jestliže $\forall i \in [n] : v_i \neq v_{i-1}, \forall i \in [n] : e_i = \{v_{i-1}, v_i\}, \forall i, j \in [n] : i \neq j \Rightarrow e_i \neq e_j$ (tedy se jedná o posloupnost střídavě vrcholů a hran takovou, že hrana je vždy mezi dvěma vrcholy, které spojuje a žádná hrana se v tahu nevyskytuje dvakrát).

Tah je *uzavřený*, jestliže $v_0 = v_n$.

Tah je *eulerovský*, jestliže se v něm každá hrana vyskytuje aspoň jednou (tedy právě jednou).

Věta 1 (O eulerovských grafech)

Souvislý graf je eulerovský (tj. má uzavřený eulerovský tah), právě když má všechny stupně sudé.

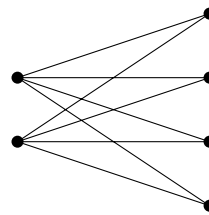
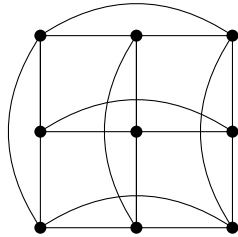
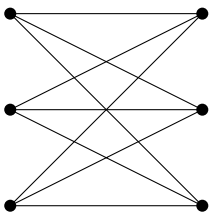
Úloha 3 (Je eulerovský?)

Rozhodněte, zda jsou následující grafy eulerovské:

$K_{3,3}$

$L(K_{3,3})$

$K_{2,4}$



Úloha 4 (A co když se trošku pootevřeme?)

Nalezněte podmínku podobnou předchozí větě pro souvislé grafy, které mají *nějaký* eulerovský tah (tedy může být uzavřený nebo otevřený).

Úloha 5 (Město bez mostu)

Dokažte, že graf se všemi stupni sudými neobsahuje most, tedy hranu, jejíž odebráním se zvýší počet komponent.

Definice 3 (Regularita)

Řekneme, že graf G je k -regulární, jestliže každý jeho vrchol má stupeň k .

Úloha 6 (Sudě regulární graf)

Ukažte, že pokud má $2k$ -regulární graf sudý počet hran, tak buď k nebo $|V_G|$ je sudé.

Definice 4 (Hamiltonovská kružnice)

Hamiltonovská kružnice grafu G je kružnice, která je podgrafem grafu G a zároveň obsahuje všechny jeho vrcholy.

Věta 2 (Karp, 1972)

Je NP-těžké rozhodnout, zda má daný graf G Hamiltonovskou kružnici. (Tedy neznáme žádný algoritmus, který by ji byl schopen nalézt v polynomálním čase a obecně se má za to, že takový algoritmus neexistuje. Pokud nám ale někdo nějakou Hamiltonovskou kružnici předloží, tak v polynomiálním čase snadno ověříme, že se opravdu o Hamiltonovskou kružnici.)

Úloha 7 (Hamiltonovské kružnice)

Rozhodněte, zda grafy z úlohy 3 mají Hamiltonovskou kružnici.

Bonusové úlohy

Definice 5 (Matice sousednosti)

Matice sousednosti grafu $G = (\{v_1, v_2, \dots, v_n\}, E)$ je matice $A \in \{0, 1\}^{n \times n}$, kde $a_{ij} = 1$, pokud $\{v_i, v_j\} \in E$ a $a_{ij} = 0$ jinak.

Úloha 8 (Součet prvků matice sousednosti)

Nechť G je graf a $A \in \{0, 1\}^{n \times n}$ je jeho matice sousednosti. V závislosti na počtu vrcholů a hran určete součet všech prvků A , tedy $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}$.